

# CS3025 Compiladores

Semana 5:  
Ejercicios  
11 Septiembre 2023

Igor Siveroni

# Temas para Examen 1

---

- Expresiones Regulares
- Automatas
- Analisis Lexico /Codigo Scanner
- Gramaticas Libres de Contexto
  - Gramaticas Ambiguas
  - Recursión por la izquierda / Eliminación
  - Factorización por Izquierda
  - Asociatividad (por la izquierda y por la derecha)
  - EBNF: Extended Backus-Naur Form
- Analisis Sintactico /Codigo Parser

# Expresiones Regulares y Automatas

---

1) Elaborar un autómata que acepte los siguientes lenguajes sobre el lenguaje binario:

*a)*  $(10)^*1$

*b)*  $1^*001^*$

*c)*  $(11 + 01)^*1$

*d)*  $1(10)^*1 + 01^*$

*e)*  $(1 + 0)^*11$

2) Elaborar un AFD para los siguientes lenguajes sobre el lenguaje binario:

*a)*  $\{w \mid \text{la cadena no contiene a } 11 \text{ ni a } 00\}$

*b)*  $\{w \mid \text{la cadena no contiene a } 10 \text{ ni a } 01\}$

*c)*  $\{w \mid \text{la cadena contiene a } 100\}$

# Expresiones Regulares y Automatas

---

3) Elaborar un AFD que acepte los siguientes lenguajes sobre el lenguaje binario:

- $L = \{w \mid w \text{ comienza a con } 1 \text{ y termina con } 0\}$
- $L = \{w \mid w \text{ no tiene como subcadena a } 00 \text{ y a } 11\}$

4) Dada la expresión regular  $(10)^* + 1^*$

- Elabore un AFN que acepte todas las cadenas generadas por la expresión regular.
- Elabore la tabla de transición del AFD relacionado al AFN determinado por la RE anterior.

4.5) El símbolo  $^{\wedge}$  se usa para denotar complemento de un conjunto. Por ejemplo  $[^{\wedge}a]$  denota todos los caracteres del alfabeto menos 'a'. Especificar una RE para definir cadenas entre comillas y otra para definir comentarios de una sola línea.

5) Consideremos cadenas de secuencias de dígitos decimales. Generar expresiones regulares para los siguientes casos

- Numeros con el valor 42
- Numeros que no tengan el valor 42
- Numeros con valor mayor que 42.

# Gramaticas y Analisis Sintactico

---

6) Considere el alfabeto  $\Sigma = \{ a, b \}$ . Describa las gramáticas para obtener los siguientes lenguajes:

$$\{a^i b \mid i \geq 0\}$$

$$\{a^{2i} b^j \mid i, j \geq 0\}$$

$$\{(ab)^i b^{j+2} \mid i, j \geq 0\}$$

$$\{a^i b^i a^{2j} \mid i, j \geq 0\}$$

7) Demostrar que las siguientes gramáticas son ambiguas:

a)    ■  $S \rightarrow A|B$   
      ■  $A \rightarrow aA|b$   
      ■  $B \rightarrow Bd|a$

b)    ■  $E \rightarrow E + E|E * E|I$   
      ■  $I \rightarrow a|b|c$

# Gramaticas y Analisis Sintactico

---

8) Dada la gramática

$$A \rightarrow AA|(A)|\epsilon$$

- Describa el lenguaje que define.
- Demostrar que la gramática es ambigua

9) La siguiente gramática genera todas las expresiones regulares sobre alfabeto de letras:

$$rexp \rightarrow rexp \text{ " | " } rexp \mid rexp rexp \mid rexp \text{ " * " } \mid \text{ " ( " } rexp \text{ " ) " } \mid letra$$

- Proporcione una derivación para la expresión regular  $(ab \mid b)^*$
- Muestre que la gramática es ambigua

# Gramaticas y Analisis Sintactico

---

10) Considere el alfabeto  $\Sigma = \{ a, b, c \}$

- Determine la gramática que genere las cadenas palíndromas en  $\Sigma$ .
- Derive las cadenas aabaa y bacacab.
- Escriba los arboles sintácticos correspondientes a las derivaciones de la pregunta anterior.

11) Es ambigua la siguiente gramática? Describir el lenguaje generado por la gramática. Podemos demostrar por inducción que la sub-cadena  $ba$  no puede ser parte de ninguna cadena del lenguaje?

$$S \rightarrow aS | Sb | a | b$$

12) Demuestre que la gramática definida por la siguiente regla es ambigua:

$$S \rightarrow aS | aSbS | \epsilon$$

# Gramaticas y Analisis Sintactico

---

13) De acuerdo a cada gramática presentada a continuación, indique que tipo de cadenas son aceptadas, mencione si son ambiguas o no, y en caso sean ambiguas, proponga una versión no ambigua

$$a) A \rightarrow b|AA$$

$$b) A \rightarrow b|AA|\epsilon$$

14) Escriba una gramatica no ambigua para expresiones booleanas que incluya las constantes *True* y *False*, los operadores *and*, *or* y *not*, además de los paréntesis.



# Gramaticas y Analisis Sintactico

---

15) Considere la gramática

$$\text{lexp} \rightarrow \text{atom} \mid \text{list}$$
$$\text{atom} \rightarrow \text{numero} \mid \text{identificador}$$
$$\text{list} \rightarrow (\text{lexseq})$$
$$\text{lexseq} \rightarrow \text{lexpseq lexp} \mid \text{lexp}$$

- Que lenguaje define?
- Evaluar la cadena (a b (2) (c)) - evaluar es otra manera de decir “buscar una derivación”
- Derive por la izquierda y derecha la cadena (a 23 (m x y))
- Eliminar la recursión por la izquierda
- Evaluar la cadena (a b (2) (c))

# Gramaticas y Analisis Sintactico

---

16) Considere la gramática

$\text{declaracion} \rightarrow \text{tipo var-list}$

$\text{tipo} \rightarrow \text{int} \mid \text{float}$

$\text{var-list} \rightarrow \text{identificador}, \text{var-list} \mid \text{identificador}$

- Que lenguaje define?
- Factorizar a la izquierda
- Evaluar la cadena *int x, y, z*

# Gramaticas y Analisis Sintactico

---

Considere la gramática de expresiones aritméticas usada en los laboratorios:

```
Exp ::= Exp (+|-) Term | Exp
Term ::= Term (*|/) Fexp | Fexp
Fexp ::= Factor '**' Fexp | Factor
Factor ::= num | '(' Exp ')'
```

- Realizar las derivaciones a la izquierda y a la derecha que generan  $5 + 2^{**}3^{**}4$ . Los arboles de sintaxis son iguales? La gramática es ambigua?
- Que cambios se necesitan hacer a la gramática para poder ser analizada usando el método de descenso recursivo?
- Escribir un analizador sintáctico para el análisis de expresiones definidas por la nueva (equivalente) gramática.

# Gramaticas y Analisis Sintactico

---

La nueva gramática escrita en EBNF se escribe:

```
Exp ::= Term ((+|-) Term) *  
Term ::= Fexp ((*|/) Fexp) *  
Fexp ::= Factor ['**' Fexp]  
Factor ::= num | '(' Exp ')'
```

- Notar que la asociatividad por la izquierda de Exp y Term es implementada por el analizador sintáctico al momento de construir el árbol sintáctico o AST.

Extendamos la sintaxis para incluir variables, sentencias para asignar valores a variables e imprimir expresiones listas de sentencias, y listas de sentencias.

```
StmList ::= Stm (; Stm) *  
Stm ::= id = Exp | print '(' Exp ')'  
Exp ::= Term ((+|-) Term) *  
Term ::= Fexp ((*|/) Fexp) *  
Fexp ::= Factor ['**' Fexp]  
Factor ::= num | '(' Exp ') ' | id
```

# Gramaticas y Analisis Sintactico

---

Tomando en consideración la ultima gramática, extenderla para incluir expresiones condicionales de la forma

`if-exp '(' Cexp , Exp, Exp ') '`

Donde, por ejemplo

```
x = 2;  
|   y = if-exp(x > 4, 10, 20);  
    print(x+y)
```

Imprime 22.

- Escribir el código del analizador léxico

## Laboratorio 5

---

Tomando en consideración la ultima gramática, extenderla para incluir expresiones condicionales de la forma

`if-exp ' ( ' Cexp , Exp , Exp ' ) '`

- La ultima versión del analizador sintactico e interprete puede encontrarse en (semana 5) los archivos `imp.hh`, `imp.cpp`, `imp_parser.hh`, `imp_parser.cpp` e `imp_test.cpp`
- Que pasos son necesarios para implementar `if-exp` ?
- Cual es el problema si queremos extender la gramática para poder permitir sentencias como esta?  
`y = x > 4`
- Como podemos solucionarlo?